

2. DECOMPOSIZIONE ai VALORI SINGOLARI

def: $A \in \mathbb{C}^{m \times n}$: $\|A\| = \max_{\|x\|_2=1} \|Ax\|_2$

l'unica differenza è che qui ho 2 spazi diversi, ma sul che spaz. in generale posso mettere la stessa norma.

PROP: $\|A\|_2 \stackrel{\text{def}}{=} \max_{\|x\|_2=1} \|Ax\|_2 = \sqrt{\lambda_{\max}(A^H A)}$

C.N.B. $A^H A$ è quadrata

$$\|A\|_F = \text{tr}^{1/2}(A^H A)$$

PROP: $U \in \mathbb{C}^{m \times m}$, $V \in \mathbb{C}^{n \times n}$ unitarie. $A \in \mathbb{C}^{m \times n}$:

$$\|U^H A V\|_2 = \|A\|_2$$

$$\|U^H A V\|_F = \|A\|_F$$

$$\text{dim: } \|U^H A V\|_2 = \sqrt{\lambda_{\max}((U^H A V)^H (U^H A V))}$$

$$= \sqrt{\lambda_{\max}(V^H A^H U U^H A V)} = \sqrt{\lambda_{\max}(V^H A^H A V)} \quad V^H A^H A V \sim A^H A$$

$$= \sqrt{\lambda_{\max}(A^H A)} = \|A\|_2$$

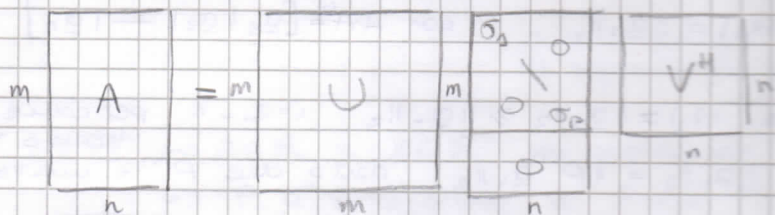
2.1 ESISTENZA

TEO: (di ESISTENZA)

$A \in \mathbb{C}^{m \times n} \Rightarrow \exists U \in \mathbb{C}^{m \times m}, V \in \mathbb{C}^{n \times n}$ unitarie t.c. $A = U \Sigma V^H$ con

$\Sigma \in \mathbb{R}^{m \times n}$ t.c. $\sigma_{ij} = \begin{cases} 0 & \text{se } i \neq j \\ \sigma_i & \text{se } i=j \end{cases} \quad \sigma_1 \geq \sigma_2 \geq \dots \geq \sigma_p \geq 0$

con $p = \min(m, n)$.



30/10/2012
(5)

OSS: Anche se la matrice A è a valori complessi la matrice Σ è a valori reali!

dim: Vediamola nel caso $m \geq n$ altrimenti si fa il ragionamento su A^H e poi si rigira.

Per induzione.

(I) $n=1$ ossia $A = \underline{a} \in \mathbb{C}^m$

consideriamo la matrice di Householder U

$$U \underline{a} = \sigma_1 \underline{e}_1 = \begin{bmatrix} \sigma_1 \\ 0 \\ \vdots \end{bmatrix} \Rightarrow \sigma_1 = \|\underline{a}\|_2$$

Moltiplichiamo a sx per U^H che cioè $U^H = U^{-1} = U^*$ e otteniamo:

$$\underline{a} = U \begin{bmatrix} \sigma_1 \\ 0 \\ \vdots \end{bmatrix} V^H \quad \text{con } V^H = [1]$$

(II) lasciamo un attimo perdere l'induzione e facciamo un passo intermedio.

Si sceglie $x \in \mathbb{C}^n$ t.c. $\|x\|_2 = 1$ e t.c. $\|A\|_2 = \|Ax\|_2$ (*)

$y \in \mathbb{C}^m$ t.c. $y = \frac{Ax}{\|Ax\|_2} \rightarrow$ ovviamente $\|y\|_2 = 1$

Poi prendo anche $V_1 \in \mathbb{C}^{n \times n}$, $U_1 \in \mathbb{C}^{m \times m}$ unitarie con prima colonna rispettivamente \underline{x} e \underline{y}

Ossia: $V_1 = [\underline{x}, \underline{v}_2, \dots, \underline{v}_n]$ e $U = [\underline{y}, \underline{u}_2, \dots, \underline{u}_m]$

pongo $\sigma_1 = \|A\|_2$. (***)

$$\Rightarrow \text{vale } A\underline{x} = \|A\underline{x}\|_2 \underline{y} = \|A\|_2 \underline{y} = \sigma_1 \underline{y} \quad (a)$$

Si pone $A_1 = U_1^H A V_1$ e vogliamo studiare la prima colonna di questa matrice.

$$\begin{aligned} A_1 \underline{e}_1 &= U_1^H A V_1 \underline{e}_1 = U_1^H A \underline{x} = \underset{(a)}{\sigma_1} U_1^H \underline{y} = \sigma_1 \|\underline{y}\|_2 \underline{e}_1 \\ &= \sigma_1 \underline{e}_1 \end{aligned}$$

perché U_1 è unitaria e \underline{y} è la sua prima colonna

E quindi possiamo concludere che

$$A_1 = \left[\begin{array}{c|c} \sigma_1 & \underline{w}^H \\ \hline \underline{0} & B \end{array} \right] \quad \text{con } \underline{w} \in \mathbb{C}^{n-1} \text{ e } B \in \mathbb{C}^{(n-1) \times (n-1)}$$

(che non sappiamo cosa sono)

Ora vogliamo dimostrare che $\underline{w} = \underline{0}$ così poi possiamo usare l'induzione \smile .

Supponiamo per assurdo che $\underline{w} \neq \underline{0}$.

Consideriamo:

$$\underline{z} = \begin{bmatrix} \sigma_1 \\ \underline{w} \end{bmatrix} \in \mathbb{C}^n$$

Abbiamo $\|\underline{z}\|_2^2 = \sigma_1^2 + \|\underline{w}\|_2^2 > 0$ perché $\|\underline{w}\|_2^2 > 0$

$$A_1 \underline{z} = \left[\begin{array}{c|c} \sigma_1 & \underline{w}^H \\ \hline \underline{0} & B \end{array} \right] \begin{bmatrix} \sigma_1 \\ \underline{w} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \sigma_1^2 + \underline{w}^H \underline{w} \\ B \underline{w} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \|\underline{z}\|_2^2 \\ B \underline{w} \end{bmatrix}$$

$$\|A_1 \underline{z}\|_2^2 = \|\underline{z}\|_2^4 + \|B \underline{w}\|_2^2 \geq \|\underline{z}\|_2^4$$

Quindi otteniamo

$$\frac{\|A_1 \underline{z}\|_2^2}{\|\underline{z}\|_2^2} \geq \|\underline{z}\|_2^2 = \sigma_1^2 + \|\underline{w}\|_2^2$$

Ma sappiamo che per def. di norma matriciale

$$\frac{\|A_1 \underline{z}\|_2^2}{\|\underline{z}\|_2^2} \leq \|A_1\|_2^2 = \|A\|_2^2 = \sigma_1^2$$

Mettendo insieme le relazioni ottengo

$$\sigma_1^2 \geq \sigma_1^2 + \|\underline{w}\|_2^2$$

ma questo è possibile sse $\|\underline{w}\|_2 = 0$ sse $\underline{w} = \underline{0}$. \square

$$\Rightarrow A_1 = \left[\begin{array}{c|c} \sigma_1 & \underline{0} \\ \hline \underline{0} & B \end{array} \right]$$

Ora voglio verificare che sia possibile ordinare i σ_i come nella tesi.

Mi basta vedere che $\sigma_1 \geq \|B\|_2$

Abbiamo:

$$\sigma_1^2 = \|A_1\|_2^2 = \lambda(A_1^H A_1) = \lambda \left(\begin{bmatrix} \sigma_1^2 & 0 \\ 0 & B^H B \end{bmatrix} \right)$$

$$= \max(\sigma_1^2, \lambda(B^H B)) \geq \lambda(B^H B) = \|B\|_2^2 \quad \square$$

(III) Ora applichiamo l'hp di induzione.

Supponiamo la tesi valga per matrici $k \times (n-1)$ con $k \geq n-1$

Allora vale per B e quindi:

$$B \underset{\text{hp ind.}}{=} U_2 \Sigma_2 V_2^H \quad \text{s.v.d.} \quad \begin{matrix} U_2 \in \mathbb{C}^{(n-1) \times (n-1)} \\ V_2 \in \mathbb{C}^{(n-1) \times (n-1)} \\ \Sigma_2 \in \mathbb{R}^{(n-1) \times (n-1)} \end{matrix} \quad \begin{matrix} \text{unitaria} \\ \text{unitaria} \\ \sigma_2 \geq \sigma_3 \geq \dots \geq \sigma_p \geq 0 \end{matrix}$$

Abbiamo:

$$A_1 = U_1^H A V_1 = \begin{bmatrix} \sigma_1 & 0^H \\ 0 & B \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0^H \\ 0 & U_2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \sigma_1 & 0^H \\ 0 & \Sigma_2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & V_2^H \end{bmatrix}$$

unitariaunitaria

Quindi:

$$A = U_1 \underbrace{\begin{bmatrix} 1 & 0^H \\ 0 & U_2 \end{bmatrix}}_{:= U} \begin{bmatrix} \sigma_1 & 0^H \\ 0 & \Sigma_2 \end{bmatrix} \underbrace{\begin{bmatrix} 1 & 0^H \\ 0 & V_2^H \end{bmatrix}}_{:= V^H} V_1^H$$

OSS: U e V non sono univocamente determinate. Infatti:

se $A = U \Sigma V^H$ e $S \in \mathbb{C}^{n \times n}$ di fase e $Z \in \mathbb{C}^{(n-1) \times (n-1)}$ unitaria
allora posso riscrivere A come:

$$A = U \begin{bmatrix} S & 0 \\ 0 & Z \end{bmatrix} \Sigma S^H V^H$$

def: I σ_i si dicono **VALORI SINGOLARI** della matrice.

Inoltre se denotiamo u_i le colonne di U e v_i le colonne di V
gli u_i si dicono **VETTORI SINGOLARI SINISTRI** mentre v_i **VETTORI SINGOLARI DESTRI**.

OSS: Questa dimostrazione NON ci dice come calcolare la decomposizione ai valori singolari di A . (e questo mi rende molto triste)

Vediamo una RAPPRESENTAZIONE ALTERNATIVA della decomposizione:

PROP: $A \in \mathbb{C}^{m \times n} \Rightarrow A = U \Sigma V^H = \sum_{i=1}^{\min(m,n)=p} \sigma_i u_i \cdot v_i^H$ (somma di dyadi)

dim: Abbiamo: colonne sinistre di U

$$A = \begin{bmatrix} u_1 & \dots & u_m \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \sigma_1 & & \\ & \ddots & \\ & & \sigma_p \\ & & & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} v_1^H \\ \vdots \\ v_n^H \end{bmatrix}$$

$$= \begin{bmatrix} \sigma_1 u_1 & \dots & \sigma_p u_p \end{bmatrix} \begin{bmatrix} v_1^H \\ \vdots \\ v_n^H \end{bmatrix} = \sum_{i=1}^p \sigma_i u_i \cdot v_i^H$$

$$A \underline{v}_j = \left(\sum_{i=1}^p \sigma_i \underline{u}_i \underline{v}_i^H \right) \underline{v}_j = \underbrace{\sigma_j}_{=1} \underbrace{\underline{u}_j \underline{v}_j^H}_{=1} \underline{v}_j = \sigma_j \underline{u}_j$$

$$A^H \underline{u}_j = \left(\sum_{i=1}^p \sigma_i \underline{v}_i \underline{u}_i^H \right) \underline{u}_j = \sigma_j \underline{v}_j$$

Quindi:

$$A^H(A \underline{v}_j) = A^H(\sigma_j \underline{u}_j) = \sigma_j (A^H \underline{u}_j) = \sigma_j^2 \underline{v}_j$$

ovvero σ_j^2 è autovalore della matrice $A^H A$ relativamente all'autovettore \underline{v}_j

E infine otteniamo che: $\underline{u}_j = \frac{A \underline{v}_j}{\sigma_j}$

OSS: Anche dal punto di vista numerico calcolare $A^H A$ non dà problemi e inoltre il calcolo degli autovalori di $A^H A$ è un problema ben condizionato perché $A^H A$ è hermitiana.

Vediamo ora delle proprietà dell'SVD

TEO: $A \in \mathbb{C}^{m \times n}$ $A = U \Sigma V^H$ $\sigma_1 \geq \dots \geq \sigma_k > \sigma_{k+1} = \dots = \sigma_p = 0$. Allora:

$$1. A = U_k \Sigma_k V_k^H \quad \text{con } U_k = [\underline{u}_1 | \dots | \underline{u}_k]; \quad V_k = [\underline{v}_1 | \dots | \underline{v}_k]$$

$$\Sigma_k = \text{diag}(\sigma_1, \dots, \sigma_k) \text{ (def. pos.)}$$

$$= \sum_{j=1}^k \sigma_j \underline{u}_j \underline{v}_j^H$$

dim: Abbiamo: $A = [U_k | U_{m-k}^H] \begin{bmatrix} \Sigma_k & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} V_k^H \\ V_{n-k}^H \end{bmatrix} = U_k \Sigma_k V_k^H$ OK

$$2. \ker(A) = \langle \underline{v}_{k+1}, \dots, \underline{v}_n \rangle$$

dim: Prendiamo $\underline{x} \in \mathbb{C}^n$. $\underline{w} = A \underline{x} = U \Sigma V^H \underline{x}$

$$\underline{w} = 0 \Leftrightarrow \underline{z} = \Sigma V^H \underline{x} = 0 \quad \text{perché } U \text{ è non singolare}$$

$$\text{sse } \underline{z} = \begin{bmatrix} \Sigma_k & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} V_k^H \\ V_{n-k}^H \end{bmatrix} \underline{x} = \begin{bmatrix} \Sigma_k V_k^H \underline{x} \\ 0 \end{bmatrix} \begin{matrix} k \\ m-k \end{matrix} = 0$$

$$\text{sse } \Sigma_k V_k^H \underline{x} = 0 \quad \text{sse } V_k^H \underline{x} = 0 \quad \text{sse } \underline{x} \perp \underline{v}_1, \dots, \underline{v}_k$$

$$\text{sse } \underline{x} \in \langle \underline{v}_{k+1}, \dots, \underline{v}_n \rangle$$

$$3. \text{Im}(A) = \{ \underline{y} \in \mathbb{C}^n : \underline{y} = A \underline{x} \quad \underline{x} \in \mathbb{C}^n \} = \langle \underline{u}_1, \dots, \underline{u}_k \rangle$$

e in particolare $\text{rk}(A) = k$

dim: $\underline{y} \in \mathbb{C}^n$ $\underline{y} = A \underline{x} = U_k \Sigma_k V_k^H \underline{x}$ pongo $\underline{z}_k = \Sigma_k V_k^H \underline{x} \in \mathbb{C}^k$

ma allora $\underline{y} = U_k \underline{z}_k$ comb. lineare delle prime k colonne di U OK

viceversa:

$$\underline{z} = \Sigma V_k^H \underline{x} = \begin{bmatrix} \Sigma_k V_k^H \underline{x} \\ 0 \end{bmatrix} \quad \text{ha rango max}$$

$$\Rightarrow \forall \underline{x} \in \mathbb{C}^n \setminus \{0\} \quad \exists \underline{z} \neq 0 \quad \text{t.c. } \underline{y} = U_k \underline{z}_k$$

$$4. \sigma_i^2(A) = \lambda_i(A^H A) \quad i=1, \dots, p$$

$$\|A\|_2 = \sigma_1 \quad \|A\|_F^2 = \sum_{i=1}^k \sigma_i^2$$

$$\text{dim: } A^H A = (U \Sigma V^H)^H (U \Sigma V^H)$$

$$= V \Sigma^T \underbrace{U^H U}_{=I} \Sigma V^H = V \Sigma^T \Sigma V^H$$

$$\text{Ma } \Sigma = \begin{bmatrix} \Sigma_p \\ 0 \end{bmatrix}, \text{ quindi } \Sigma^T \Sigma = \begin{bmatrix} \Sigma_p & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \Sigma_p \\ 0 \end{bmatrix} = \Sigma_p^2 = \text{diag}(\sigma_i^2)$$

Ma dato che V è unitaria $A^H A$ ha gli stessi autovalori di $\Sigma^T \Sigma$.

$$\Rightarrow \|A\|_2^2 = \lambda(A^H A) = \lambda(\Sigma^T \Sigma) = \sigma_1^2 \quad \text{perché } \sigma_i \text{ sono ordinati}$$

$$\|A\|_F^2 = \text{tr}(A^H A) = \text{tr}(\Sigma^T \Sigma) = \sum_{i=1}^p \sigma_i^2$$

perché simili

5. Se $m=n$ e A hermitiana allora:

$$\sigma_i(A) = |\lambda_i(A)|$$

e i vettori sing sx e dx sono autovettori.

→ quindi per avere che la
dec. agli autov. \equiv 2 vol
due volte hermit e de + pos!

dim: Abbiamo:

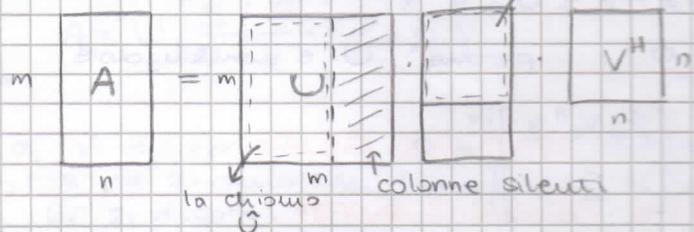
$$A = U \Lambda U^H \text{ dec. agli autov.}$$

$$A^H A = U \Lambda^2 U^H$$

Ma allora:

$$\sigma_i^2(A) = \lambda_i(A^H A) = \lambda_i^2(A) \rightarrow \sigma_i(A) = |\lambda_i(A)|$$

FULL SVD: $A = U \Sigma V^H$



REDUCED SVD:

$$A = U \hat{\Sigma} V^H$$

m n n n

ovvero visto che l'informazione
mi è data da $\hat{\Sigma}$ mi può essere
utile scrivere così per avere
quadrati.

ESEMPIO: Pseudoinverso

$$A = \frac{1}{81} \begin{bmatrix} -65 & 76 & 104 \\ 76 & -206 & 8 \\ 104 & 8 & 109 \end{bmatrix}$$

simmetrica.

• Λ : $A = U \Lambda U^H$

Faccendo i conti otteniamo

$$\Lambda = \begin{bmatrix} -3 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & -1 \end{bmatrix} \quad U = \frac{1}{9} \begin{bmatrix} -4 & 4 & 7 \\ 8 & 1 & 4 \\ 1 & 8 & 4 \end{bmatrix}$$

• Σ : $\sigma_1 = 3, \sigma_2 = 2, \sigma_3 = 1$ (perché $\sigma_i = |\lambda_i|$)

E quindi $\Sigma = \begin{bmatrix} 3 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$

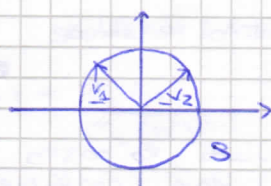
$$V = \frac{1}{9} \begin{bmatrix} 4 & 4 & -7 \\ -8 & 1 & -4 \\ -1 & 8 & 4 \end{bmatrix} \quad (\text{e } U \text{ rimane lo stesso})$$

31/10/2012

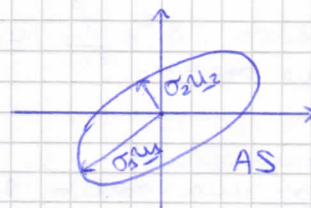
2.2 INTERPRETAZIONE GEOMETRICA SVD

se considero la sfera unitaria in \mathbb{R}^n e la sottopongo all'azione di una matrice $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ ottengo un'iperellisse in \mathbb{R}^m .

ESEMPIO: $n=m=2$



\xrightarrow{AS}



σ_i i semiasse principali

σ_i lunghezza dei semiasse prin.

Quindi dobbiamo $A = U \Sigma V^H$

$$\leadsto AS = U \Sigma V^H S$$

V^H è isometria quindi $V^H S$ è ancora una sfera

• $V^H S$ sfera (rotata/riflessa ma rimane sfera)

• $\Sigma(V^H S)$ trasforma in un'ellisse

• $U(\Sigma V^H S)$ lascia l'ellisse con la stessa forma, ma la ruota/riflette. (è sempre isometrica)

2.3 PROBLEMA ai MINIMI QUADRATI:

Db: $A \in \mathbb{C}^{m \times n}$ $m \gg n$ ($m = \#$ di dati, $n =$ grado polinomio che voglio ottenere come polinomio appross.)

In generale $Ax = b$ non ha soluzione in senso classico

(praticamente è impossibile ce le abbia, metti che voglio polinomio di grado 3 e ha 1000 dati è molto difficile ☹)

Allora si cerca $x^* \in \mathbb{C}^n$ t.c. $\|Ax^* - b\|_2 = \min_{x \in \mathbb{C}^n} \|Ax - b\|_2 = \gamma$

questo è equivalente a trovare x^* soluzione di

$$A^H A x = A^H b$$

← sistema delle equazioni normali

(andrebbe dimostrato ☺)

TEO: $A \in \mathbb{C}^{m \times n}$, $\text{rk}(A) = k$, $m \geq n \geq k$, $A = U \Sigma V^H$. Allora:

$$x^* = \sum_{i=1}^k \frac{u_i^H \cdot b}{\sigma_i} \cdot v_i$$

che x^* è la soluzione del problema sopra. \rightarrow è un buon perché $u_i^H \cdot b$ è prod scal.

Inoltre:

$$\gamma^2 = \sum_{i=k+1}^n |u_i^H \cdot b|^2$$

$$\text{dim: } \|Ax - b\|_2^2 = \|U^H(Ax - b)\|_2^2 = \|U^H A V V^H x - U^H b\|_2^2 \stackrel{A=U\Sigma V^H}{=} \| \Sigma V^H x - U^H b \|_2^2$$

$$= \| \Sigma y - U^H b \|_2^2$$

chiamiamo $y = V^H x$

$$= \| \Sigma y - U^H b \|_2^2 = \sum_{i=1}^n |\sigma_i y_i - u_i^H \cdot b|^2$$

$\sigma_i = 0$ se $i > k$

$$= \sum_{i=1}^k |\sigma_i y_i - u_i^H \cdot b|^2 + \sum_{i=k+1}^n |u_i^H \cdot b|^2$$

qui non compare y quindi non ci posso fare nulla per minimizzare

devo minimizzare questa termine \rightarrow pongo tutti i termini = 0

$$\Rightarrow y_i^* = \begin{cases} \frac{u_i^H \cdot b}{\sigma_i} & i = 1, \dots, k \\ 0 & i = k+1, \dots, n \end{cases}$$

Dato che $y^* = V^H x^*$ e V isom. $\|y^*\|_2 = \|x^*\|_2$

Inoltre:

$$x^* = Vy^* = \sum_{i=1}^k y_i^* v_i = \sum_{i=1}^k \frac{u_i^H b}{\sigma_i} \cdot v_i$$

Quindi $\delta^2 = \sum_{i=k+1}^p |u_i^H b|^2$ dato che l'altro termine abbiamo ottenuto.

OSS: Noi possiamo immaginare i v_i come frequenze. E quindi la nostra soluzione sarà una comb. lin. delle frequenze, dove i coefficienti dipendono dai valori σ_i .

Se ho delle informazioni su come sono i v_i e i σ_i posso capire quali frequenze sono "più importanti".

Tutto questo per dire che l'SVD mi può aiutare a fare un'analisi della soluz.

2.4 PSEUDO INVERSA di MOORE-PENROSE

def: $A \in \mathbb{C}^{m \times n}$, $\text{rk}(A) = k$, $A = U \Sigma V^H$ dico **PSEUDO INVERSA**

$$A^+ = V \Sigma^+ U^H$$

ove $\Sigma^+ = \begin{bmatrix} \sigma_1^+ & & & 0 \\ & \ddots & & \\ & & \sigma_k^+ & \\ & & & 0 \end{bmatrix}$ con $\sigma_i^+ = \begin{cases} 1/\sigma_i & i=1, \dots, k \\ 0 & i=k+1, \dots, p \end{cases}$

Abbiamo che:

$$A^+ A = V \Sigma^+ U^H U \Sigma V^H = V \Sigma^+ \Sigma V^H = V \begin{bmatrix} I_k & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} V^H$$

OSS: Se tutti i σ_i fossero $\neq 0$ allora avremmo $A^+ A = I$

La pseudo inversa è più che altro uno strumento teorico per l'analisi, anche perché è molto sensibile al cambio di rango.

ESEMPIO: $A = \frac{1}{15} \begin{bmatrix} 6 & -8 \\ 6 & -8 \\ 3 & -4 \end{bmatrix}$ $A = U \Sigma V^H$ $\Sigma_A = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$ $U = \frac{1}{3} \begin{bmatrix} 2 & 1 & -2 \\ 2 & -2 & 1 \\ 1 & 2 & 2 \end{bmatrix}$

$$\text{rk} = 1$$

$$V = \frac{1}{5} \begin{bmatrix} 3 & 4 \\ -4 & 3 \end{bmatrix}$$

Abbiamo $A^+ = V \Sigma_A^+ U^H$ con $\Sigma_A^+ = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$

Perturbiamo il sistema con $\delta A = \frac{\varepsilon}{15} \begin{bmatrix} 4 & 3 \\ -8 & -6 \\ 8 & -6 \end{bmatrix}$ $\varepsilon \neq 0$

$A + \delta A = U \Sigma_{A+\delta A} V^H$ con $\Sigma_{A+\delta A} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & \varepsilon \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \Rightarrow$ cambio il rango!!

$(A + \delta A)^+ = V \Sigma_{A+\delta A}^+ U^H$ con $\Sigma_{A+\delta A}^+ = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1/\varepsilon & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$

Abbiamo che $\|\delta A\|_2 = |\varepsilon|$ ma

$$\|(A + \delta A)^+ - A^+\|_2 = 1/\varepsilon$$

ROBA BELTISSIMA

OSS: Se non ho il cambio di rombo di solito le cose vanno un po' meglio. \hookrightarrow Cmq non è uno strumento che si usa nella pratica.

Vediamo allora cosa ce ne facciamo \hookrightarrow

def: $A \in \mathbb{C}^{m \times n}$, $\text{rk}(A) = k$, definisco **NUMERO DI CONDIZIONAMENTO**

$$\kappa(A) = \|A\| \cdot \|A^+\|$$

OSS: $\kappa_2(A) = \frac{\sigma_1(A)}{\sigma_k(A)}$

OSS: Consideriamo $\sigma_i((A^H A)^+)$.

Ho: $A = U \Sigma V^H$

$$A^H A = V \Sigma^T \Sigma V^H \quad \text{con} \quad \Sigma^T \Sigma = \begin{bmatrix} \Sigma_p & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \Sigma_p \\ 0 \end{bmatrix} = \Sigma_p^2 = \text{diag}(\sigma_1^2, \dots, \sigma_p^2)$$

$$\Rightarrow \sigma_i((A^H A)^+) = \frac{1}{\sigma_i^2(A)} \quad i = 1, \dots, k$$

E quindi:

$$\kappa_2(A^H A) = \frac{\sigma_1(A^H A)}{\sigma_k(A^H A)} = \frac{\sigma_1^2(A)}{\sigma_k^2(A)} = \kappa_2(A)^2$$

Quindi non è detto che sia indolore passare dal sistema al sistema delle eq. normali. Perché se A è brutta, $A^H A$ lo è molto di più.

Conclusione: usare le eq. normali come ultima spiaggia a meno che la sia proprio bella.

2.5 CONDIZIONAMENTO del PROBLEMA del CALCOLO dei v. SING.

TEO: $A, \delta A \in \mathbb{C}^{m \times n}$

$$\Rightarrow |\sigma_i(A + \delta A) - \sigma_i(A)| \leq \sigma_1(\delta A) = \|\delta A\|_2$$

Ovvero il problema è ben condizionato!

N.B.: Questo non è vero per gli autovalori! Quindi l'SVD è più oneroso dal punto di vista del calcolo ma ci dà un risultato sempre affidabile!

ESEMPIO: $A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \quad \delta A = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ \varepsilon & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \quad (\text{sembro un'innocua})$
 perturbazione \hookrightarrow

Abbiamo $|\sigma_i(A + \delta A) - \sigma_i(A)| \leq |\varepsilon| = \|\delta A\|_2$ quindi il problema è ben posto.

Vediamo cosa succede con gli autovalori:

$$|\lambda_i(A + \delta A) - \lambda_i(A)| \leq \sqrt[4]{|\varepsilon|}$$

Ho: $\sigma_1(A) = \sigma_2(A) = \sigma_3(A) = 1$ e $\sigma_4(A) = 0$

$$\sigma_1(A + \delta A) = \sigma_2(A + \delta A) = \sigma_3(A + \delta A) = 1 \quad \text{e} \quad \sigma_4(A + \delta A) = |\varepsilon|$$

Mentre: $\lambda_i(A) = 0 \quad \forall i$

$$\lambda_i(A + \delta A) = \mu_i + \text{c.c.} \quad \mu_i^4 = \varepsilon$$

Se per esempio $\varepsilon = 10^{-8}$ per i valori singolari ho una perturb. di 10^{-8} mentre per gli autovalori è 10^{-2} .

Non è disastroso ma nemmeno bello, perché cambia così l'ordine di grandezza!

TEO: $A \in \mathbb{C}^{m \times n} \Rightarrow \sigma_k(A) \leq | \lambda_i(A^H A) | \leq \sigma_1(A)$ $\forall i$

dim.: Sia $Ax = \lambda x$ $x \neq 0$

Considero la quantità $x^H A^H A x = | \lambda |^2 x^H x = | \lambda |^2 \|x\|_2^2$

$$A^H A \underset{\text{SVD}}{=} V \Sigma^T U^H U \Sigma V^H = V \Sigma^2 V^H$$

$$x^H A^H A x = x^H V \Sigma^2 V^H x \underset{y=V^H x}{=} y^H \Sigma^2 y = \sum_{i=1}^k \sigma_i^2 |y_i|^2$$

$$\Rightarrow \sigma_k^2 \|y\|_2^2 \leq x^H A^H A x \leq \sigma_1^2 \|y\|_2^2$$

$$\Rightarrow \sigma_k^2 \|y\|_2^2 \leq | \lambda |^2 \|x\|_2^2 \leq \sigma_1^2 \|y\|_2^2$$

E quindi segue la tesi dato che $\|x\|_2 = \|y\|_2$ visto che V è isom.

OSS: Supponiamo $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ non singolare.

Abbiamo visto che $K_2(A) = \frac{\sigma_1(A)}{\sigma_n(A)}$

Vale anche che $K_2(A) \geq \frac{\max_i | \lambda_i(A) |}{\min_i | \lambda_i(A) |}$ per quanto appena visto

e vale \Leftarrow se la matrice A è normale (in particolare hermitica o reale)

Quindi se ho matrici non normali (tipo non hermit.) per studiare le condizionamenti devo guardare i valori sing. perché gli autovalori mi dicono poco!

(il termine $\kappa(A)$ potrebbe essere piccolo ma anche a 3x grande)

⊕

6/11/2012

2.6 ALGORITMO PER CALCOLO SVD

$A \in \mathbb{C}^{m \times n}$ $m \geq n$ $p = \min\{m, n\}$

① $\sigma_i^2(A) = \lambda_i(A^H A)$ quindi per calcolare i σ_i devo solo calcolare gli autovalori di $A^H A$

Come calcoliamo gli autovalori?

Un'idea è quella di scrivere $A^H A = Q D Q^H$ con Q unitaria D diagonale
con METODO QR PER GLI AUTOVALORI. (che vedremo)

② Se oltre ai valori singolari voglio anche U e V^H dobbiamo vedere come fare.

Per prima cosa calcoliamo la fattorizzazione QR con max pivot per colonne di:

$$C = A Q$$

ove Q è la matrice ottenuta al pro ① con la fattorizz. di SQR

Abbiamo: $C \Pi = U R$

matrice
permutazione
colonne

$U \in \mathbb{C}^{m \times m}$ unitaria

$$R = \begin{bmatrix} R_p \\ 0 \end{bmatrix}$$

$R_p \in \mathbb{C}^{n \times n}$ triang. sup. con
elementi
sua diagonale
e ordinati.
(autovalori reali positivi
e ordinati)

$$\text{Quindi: } A = C Q^H = U R \Pi^T Q^H = U R V^H$$

\downarrow
 $V = Q \Pi$

Ora vogliamo mostrare che questa è una SVD.

- U è unitaria? Sì perché arriva da fatt. QR
- V è unitaria? Sì perché prodotto di unitarie
- R_p è diagonale? Va dimostrato, perché al momento sappiamo solo che è triang. sup.

$$A^H A = (Q^H R^H U^H)(U R \Pi^T Q^H) = Q \Pi R^H R \Pi^T Q^H$$

$$R^H R = \begin{bmatrix} R_p^H & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} R_p \\ 0 \end{bmatrix} = R_p^H R_p$$

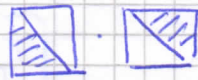
$$= Q \Pi R_p^H R_p \Pi^T Q^H$$

Ma ricordiamo di anche che al pro ① avevamo $A^H A = Q D Q^H$ e la Q è la stessa!

E quindi otteniamo: $D = \Pi R_p^H R_p \Pi^T$

Deve essere: $\Pi^T D \Pi = R_p^H R_p$

D è diagonale $\rightarrow \Pi^T D \Pi$ rimane diagonale perché faccio la stessa permutazione di righe e colonne.

$R_p^H R_p$ potrebbe essere piena, perché è  che può riempirsi!

$R_p^H R_p$ può essere diagonale se R_p è diagonale!

$\Rightarrow R_p$ è diagonale

Inoltre ha l'ordinamento richiesto sugli autovalori perché abbiamo usato QR con pivot max.

Ora che abbiamo il metodo vogliamo vedere il costo computazionale e renderlo più efficiente possibile.

Sul pro ② c'è poco da fare, quindi vediamo il pro ①

① NELLA PRATICA:

Si calcola la forma di Schur di $B^H B$ con B matrice "bidiagonale" superiore a elementi reali:

$$B = \begin{bmatrix} \diagup & & \\ & \diagdown & \\ & & 0 \end{bmatrix}$$

Abbiamo che $B^H B$ è tridiagonale, simmetrica, semidef. positiva.

Perché lo facciamo? Per ridurre il costo computazionale! (OBIETTIVO FINALE)

Come passiamo da A a B ?

BIDIAGONALIZZAZIONE di $A \in \mathbb{C}^{m \times n}$: trasformazione mediante matrici unitarie (Metodo Golub-Reinsch)

Supponiamo di aver $PAH = \begin{bmatrix} B \\ 0 \end{bmatrix}$ con $B \in \mathbb{R}^{n \times n}$ bidiag.
 P, H unitarie

verifichiamo che effettivamente questa cosa ci va bene;

$$A^H A = H \begin{bmatrix} B^H & 0 \end{bmatrix} P^H \begin{bmatrix} B \\ 0 \end{bmatrix} H^H = H B^H B H^H \sim B^H B$$

quindi ci piace molto, perché hanno gli stessi autovalori (che sono quello che stiamo cercando)

Usare B al posto di A cioè piace anche perché colorare $B^H B$ è molto più bello che $A^H A$.

A questo punto facciamo la fattorizzazione di $B^H B$

$$B^H B = Q_B D_B Q_B^H$$

Q_B unitaria
 D_B diag. autoval. di $B^H B$

$$\Rightarrow A^H A = H Q_B D_B Q_B^H H^H = Q D Q^H \quad \text{con } Q = H Q_B \text{ unitaria} \\ D = D_B$$

Ora dobbiamo vedere come trovare P e H in modo da avere

$$B = P A H \quad \text{bidiagonale superiore a elem. reali}$$

P, H unitarie.

(Così da trasformare $A^H A$ in $B^H B$ bidiag.)

$$B = \begin{bmatrix} \beta_1 & & 0 \\ & \beta_2 & \\ & & \ddots \\ 0 & & & \beta_{n-1} \\ & & & & \alpha_n \\ & & & & & 0 \end{bmatrix}$$

Schematizziamo però due forems:

		2
		4
		6
1	3	5
		7

quindi al primo passo azzero la prima sottocolonna con una matrice di Householder
al secondo azzero la prima colonna ecc...

Alla fine devo azzerare n sottocolonne e $n-2$ sottorighe.

$$A^{(1)} = A$$

$$A^{(2)} = P^{(1)} A^{(1)} = \left[\begin{array}{c|c} \alpha_1 & C_1^H \\ \hline 0 & \tilde{A}^{(2)} \end{array} \right]$$

con $P^{(1)}$ matrice elementare di Householder

Ora considero $K^{(1)}$ matrice elementare di Householder t.c.

$$K^{(1)} \subseteq_1 = \begin{bmatrix} \beta_1 \\ \hline 0 \end{bmatrix}$$

$$\text{e definisco } H^{(1)} = \left[\begin{array}{c|c} 1 & 0^H \\ \hline 0 & K^{(1)} \end{array} \right]$$

$$\Rightarrow A^{(3)} = A^{(2)} H^{(1)} = \left[\begin{array}{c|c} \alpha_1 & C_1^H \\ \hline 0 & \tilde{A}^{(2)} \end{array} \right] \left[\begin{array}{c|c} 1 & 0^H \\ \hline 0 & K^{(1)} \end{array} \right] = \left[\begin{array}{c|c} \alpha_1 & C_1^H K^{(1)} \\ \hline 0 & \tilde{A}^{(2)} K^{(1)} \end{array} \right] = \left[\begin{array}{c|c} \alpha_1 & \beta_1 & 0^H \\ \hline 0 & & \end{array} \right]$$

Quindi in generale avremo:

$$A^{(2k)} = P^{(k)} A^{(2k-1)}$$

$$A^{(2k+1)} = A^{(2k)} H^{(k)}$$

$$A^{(2n-2)} = P^{(n-1)} A^{(2n-3)}$$

$$A^{(2n-1)} = P^{(n)} A^{(2n-2)}$$

✓ azzerò colonne
} $k = 1, \dots, n-2$
✓ azzerò righe

azzerò le ultime 2 sottocolonne

In conclusione:

$$P A H = \begin{bmatrix} B \\ \hline 0 \end{bmatrix}$$

$$\text{con } P = P^{(n)} \cdot \dots \cdot P^{(1)} \\ H = H^{(1)} \cdot \dots \cdot H^{(n-2)}$$

unitarie.

Ora però non è detto che B sia a elementi reali. In generale con questa procedura otteniamo B a elementi complessi, quindi dobbiamo fare ancora una trasformazione.

MODULARIZZAZIONE dei COEFFICIENTI $\alpha_i, \beta_i \in \mathbb{C} \rightsquigarrow$ coeff in \mathbb{R}

$$B = \begin{bmatrix} B_p \\ \underline{0} \end{bmatrix} \quad \text{con} \quad B_p = \begin{bmatrix} \alpha_1 & \beta_1 \\ & \ddots \\ & \beta_{n-1} & \alpha_n \end{bmatrix} \in \mathbb{C}^{n \times n}$$

Si considerano $S, T \in \mathbb{C}^{n \times n}$ matrici di fase + c. \rightarrow sono unitarie

$$SB_pT = \begin{bmatrix} |\alpha_1| & |\beta_1| \\ & \ddots \\ & |\beta_{n-1}| & |\alpha_n| \end{bmatrix} \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

Verificare per esercizio che possiamo prendere S e T definite in questo modo:

$$t_{11} = 1$$

$$s_{11} = |\alpha_1|$$

$$t_{ii} = \frac{|\beta_{i-1}|}{\beta_i s_{i-1, i-1}}$$

$$s_{ii} = \frac{|\alpha_i|}{\alpha_i t_{ii}} \quad i = 2, \dots, n$$

In conclusione abbiamo:

$$\begin{bmatrix} S & 0 \\ 0 & I_{m-n} \end{bmatrix} \begin{matrix} p^{(n)} & \dots & p^{(2)} \end{matrix} \cdot A \cdot \begin{matrix} H^{(1)} & \dots & H^{(n-2)} \end{matrix} \cdot T$$

\parallel \parallel
 P H

Ora rimane da vedere il metodo QR per gli autovalori, che però è un metodo che vediamo più in generale, non solo per le matrici della forma $A^H A$.

Vediamo cosa faremo in generale per ridurre il costo computazionale quando abbiamo un problema con una matrice A

A piena
generica

\rightsquigarrow Hesseuber Superiore



A piena
hermitiana

\rightsquigarrow tridiagonale (versione simmetrica della Hes. Superiore)

Ricordiamo inoltre il seguente Teorema sul condizionamento degli autoval.

def: Una **NORMA** si dice **ASSOLUTA** se $\forall D$ diagonale $\|D\| = \max_{i=1, \dots, n} |d_{ii}|$.

TEO: Sia $\|\cdot\|$ n.m. indotta assoluta. \leftarrow cioè poi le norme sono tutte = quindi non mi interessa questa restriz.
Sia $A = S \Lambda S^{-1} \in \mathbb{C}^{n \times n}$, $\delta A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ (S matrice autovalori)

$$\Rightarrow \min_{i=1, \dots, n} |\lambda(A + \delta A) - \lambda_i(A)| \leq K(S) \|\delta A\|$$

\leftarrow non so quale è l'autoval corrispondente (!)

Quindi S mal condizionata \Rightarrow problema può essere mal condizionato

OSS: Però se A è hermitiana so che S è unitaria e

$$K_2(S) = \|S\|_2 \|S^{-1}\|_2 = 1$$

e quindi è ben condizionata.

dimi: $\mu = \lambda(A + \delta A)$. Se μ è autoval di A allora ho 0 e ho finito.
(TEO)

Se μ non è autoval di $A \Rightarrow A - \mu I$ è non sing.

$$(A + \delta A)y = \mu y \rightarrow \delta A y = -(A - \mu I)y$$

$$\text{e quindi } (A - \mu I)^{-1} \delta A y = -y$$

Abbiamo:

$$\| -y \| = \| (A - \mu I)^{-1} \delta A y \| \leq \| (A - \mu I)^{-1} \delta A \| \| y \|$$

$$\Rightarrow \| (A - \mu I)^{-1} \delta A \| \geq 1$$

$$\text{con } (A - \mu I)^{-1} = S (A - \mu I)^{-1} S^{-1},$$

Abbiamo:

$$1 \leq \| S (A - \mu I)^{-1} S^{-1} \delta A \| \leq \| S \| \| (A - \mu I)^{-1} \| \| S^{-1} \| \| \delta A \|$$

Ma $\| \cdot \|$ è assoluta e quindi:

$$\| (A - \mu I)^{-1} \| = \max_{i=1, \dots, n} \left| \frac{1}{\lambda_i(A) - \mu} \right| = \frac{1}{\min_{i=1, \dots, n} |\lambda_i(A) - \mu|}$$

8

7/11/2012

2.7 TRIDIAGONALIZZAZIONE di A (Vedi HESSENBERG sup)

Il metodo QR per gli autovalori è molto costoso se applicato a matrici piene, perché vedremo che fa una fattorizzazione QR a ogni iterazione.

Abbiamo visto ieri che l'idea è di trasformare prima A in una matrice più "bella" (i.e. hessenberg superiore / tridiagonale)

$A \in \mathbb{C}^{n \times n}$. Possiamo:

SCHEMA:

$$\begin{aligned} A^{(1)} &= A \\ A^{(k+1)} &= T_k^{-1} A^{(k)} T_k \quad \text{con } T_k = I - \beta_k v_k v_k^T \text{ m. el. di householder} \\ &\quad \text{tale che } T_k(A^{(k)}) \text{ ha tutti gli elementi della } k\text{-esima sottocolonna nulli} \\ T &= T_1 \cdot \dots \cdot T_{n-2} \text{ unitaria} \\ \Rightarrow A^{(n-1)} &= T^{-1} A T = B \sim_{\text{simile}} A \quad B \text{ hessenberg superiore} \end{aligned}$$

Vediamo nel particolare come facciamo.

$$k=1 \quad A^{(1)} = \begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & b_1^H \\ \underline{a}_1 & B_1 \end{bmatrix} \quad P_1 \in \mathbb{C}^{n \times 1, n-1} \text{ m. el. di householder + c.} \\ P_1 \underline{a}_1 = \alpha_1 \underline{e}_1$$

Sappiamo che P_1 esiste, possiamo

$$T_1 = \begin{bmatrix} 1 & \underline{0}^H \\ \underline{0} & P_1 \end{bmatrix} \quad \text{è hermitiana unitaria (perché } P_1 \text{ lo è)}$$

Vediamo che T_1 fa quel che deve:

$$\begin{aligned} A^{(2)} &= T_1^{-1} A^{(1)} T_1 = T_1 A^{(1)} T_1 = \begin{bmatrix} 1 & \underline{0}^H \\ \underline{0} & P_1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & b_1^H \\ \underline{a}_1 & B_1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & \underline{0}^H \\ \underline{0} & P_1 \end{bmatrix} \\ &= \begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & b_1^H P_1 \\ P_1 \underline{a}_1 & P_1 B_1 P_1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \text{---} & \text{---} \\ 0 & \text{---} \end{bmatrix} \end{aligned}$$

Al generico passo k avrò:

$$A^{(k)} = \begin{bmatrix} \text{---} & \text{---} & \text{---} \\ \text{---} & a_k & b_k^H \\ \text{---} & \underline{a}_k & B_k \end{bmatrix} \quad \text{Prendo } P_k \in \mathbb{C}^{(n-k) \times (n-k)} \text{ m. el. di Householder l.c.}$$

$P_k a_k = a_k e_1$

e definisco $T_k = \begin{bmatrix} I_k & \\ & P_k \end{bmatrix}$ che rimane hermitiana unitaria

Tutto questo ha un costo, che non è poco ed è $\frac{5n^3}{3}$ (se uso le Householder, se usassi le Givens, che però non ha definito, sarebbe il doppio)

Cosa succede se A è hermitiana? Voglio trasformarlo in una tridiagonale. Vediamo se applicando la trasformazione che abbiamo definito in generale funziona.

La differenza è che

$$A^{(1)} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_1^H \\ \underline{a}_1 & B_1 \end{bmatrix} \quad \text{ovvero } \underline{b}_1 = \underline{a}_1$$

e quindi se sostituisco $b_1 = a_1$ nei conti precedenti ho

$$A^{(2)} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_1^H P_1 \\ P_1 a_1 & P_1 B_1 P_1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a_{11} & \bar{a}_1 e_1^H \\ \bar{a}_1 e_1 & P_1 B_1 P_1 \end{bmatrix}$$

e quindi funziona. Inoltre $P_1 B_1 P_1$ è ancora hermitiana e quindi al generico passo k avrò ancora $\underline{b}_k = \underline{a}_k$ e quindi tutto funziona bene.

$$A^{(k)} = \begin{bmatrix} C_k & \underline{b}_k & 0 \\ \underline{b}_k^H & a_k & \underline{a}_k^H \\ 0 & \underline{a}_k & B_k \end{bmatrix} \quad \text{con } \underline{b}_k = \begin{bmatrix} 0 \\ \vdots \end{bmatrix}^{k-1} \quad \text{e } T_k \text{ lo definisco come prima e funziona tutto.}$$

C_k tridiagonale

Ora che abbiamo visto che torna tutto in teoria, vediamo cosa succede in pratica. In realtà vedremo che le P_k non le calcoleremo mai esplicitamente.

$$\begin{aligned} P_k B_k P_k &= (I - \beta_k u_k u_k^H) B_k (I - \beta_k u_k u_k^H) \\ &= B_k - \beta_k u_k u_k^H B_k - \beta_k B_k u_k u_k^H + \beta_k^2 u_k u_k^H B_k u_k u_k^H \\ &= B_k - u_k [\beta_k u_k^H B_k - \frac{1}{2} \beta_k (u_k^H \beta_k B_k u_k) u_k^H] + \dots \\ &\quad - [\beta_k B_k u_k - \frac{1}{2} \beta_k (u_k^H \beta_k B_k u_k) u_k] u_k^H = \end{aligned}$$

questo è un numero
→ quindi lo sposto
come unipore

$$\begin{aligned} \text{Poniamo } r_k &= \beta_k B_k u_k \quad ; \quad q_k = r_k - \frac{1}{2} \beta_k (r_k^H u_k) u_k \\ &= B_k - u_k q_k^H - q_k u_k^H \end{aligned}$$

Quindi anzi che dover fare un prodotto matrice per matrice ($P_k B_k P_k$) $[n^2]$ e formare le matrici P_k , non devo formare le matrici, e devo fare dei prodotti vettore-matrice e delle diadi (vettore-vettore) $[ho\ 2(n-k)^2\ \text{op. moltiplicative}]$

Quindi dato che $k=1, \dots, n-2$ ho alla fine $\sum_{k=1}^{n-2} 2(n-k)^2 \approx \frac{2n^3}{3}$

In realtà dobbiamo vedere che l'algoritmo che abbiamo usato è anche stabile.

TEO: \tilde{B} effettivamente calcolata è simile a una matrice "vicina" a A , ossia $\exists Q$ unitaria, d'A t.c.

$$\tilde{B} = Q(A + \delta A)Q$$

$$\| \delta A \|_F \leq \gamma \| A \|_F$$

$\gamma = \gamma(n)$ polinomio in n di grado basso.

Ovvero l'algoritmo è stabile, quindi trasformare la matrice in una più bella non ci dà problemi e lo possiamo fare.

2.8 METODO QR per gli AUTOVALORI

Vediamo gli "ingredienti" del metodo:

- riduzione in forma hesenberg
- tecniche di shift
- tecniche di riduzione della dimensione della matrice.

IDEA di BASE del METODO (FRANCIS - '63)

- metodo iterativo
- per ottenere $A = WTW^H$ (Schur) W unitaria
 T triang sup, $\text{diag}(T) = \sum A$
indice di iterazione non entra più con la dim

Genera una successione di matrici $\{A_k\}$

Pongo $A_1 = A$, per $k \geq 1$

- calcolo la fatt. QR di $A_k = Q_k R_k$ Q_k unit. R_k triang sup.
- definisco $A_{k+1} = R_k Q_k$

Le vai avanti fino a che qualche criterio di arresto ti fermi).

Vediamo che queste matrici sono tutte simili:

$$A_{k+1} = R_k Q_k = Q_k^H A_k Q_k \quad \text{OK.}$$

dato che $A_k = Q_k R_k \rightarrow R_k = Q_k^H A_k$ (Q_k è unit.)

quindi le A_k hanno tutti gli stessi autovalori.

La cosa poco ovvia è come queste trasformazioni riescono a farci emergere la forma di Schur.

OSS: Vediamo qui che se ogni passo ha una fattorizz. QR. Quanto ci costa?

$$A \text{ piena} \rightsquigarrow O(n^3)$$

$$A \text{ hesseub.} \rightsquigarrow O(n^2)$$

$$A \text{ triang} \rightsquigarrow O(n)$$

Il punto è, io parto da $A = A_1$ hesseub. sup., ma allora A_2 è ancora hesseub. sup? Se no tutto quello che ho fatto per trasformare A è inutile!

PROP: Se $A_k = Q_k R_k \in \mathcal{H}$ (hess. sp) $\Rightarrow A_{k+1} = R_k Q_k \in \mathcal{H}$

dim. Mostriamo che $R_k \in \mathcal{H}$.

$$R_k = P_1 \dots P_{n-1} \quad \text{elem. di Householder (NB dim}(Q_k) = n)$$

Abbiamo che $P_i \in \mathcal{H}$ e anche $P_i P_{i+1} \in \mathcal{H}$. Infatti:

$$P_1 \text{ e' t.c. } P_1 x = \alpha e_1 \quad \text{e} \quad P_1 = I - \beta y y^H$$

e abbiamo visto che $y = x - \alpha e_1$ (ovvero x a meno della 1ª componente)

Dato che la matrice è hermitica sup, x è nella forma

$$x = \begin{bmatrix} * \\ * \\ 0 \end{bmatrix} \quad \leadsto \quad y = \begin{bmatrix} * \\ * \\ 0 \end{bmatrix}$$

e quindi

$$\text{Ma allora } P_1 = I - \beta y y^H = \begin{bmatrix} * & * & 0 \\ * & * & 0 \\ 0 & 0 & I \end{bmatrix} \in \mathcal{H}$$

e lo stesso vale per le P_i con i generico: (non ha la stessa forma, ma anch'essa $\in \mathcal{H}$)

Prendiamo x_2 seconda colonna della matrice.

$$x_2 = \begin{bmatrix} * \\ * \\ * \\ 0 \end{bmatrix} \rightarrow \text{ma io lavoro solo su questa parte, e poi estendo dopo per avere la dim giusta} \quad \leadsto \quad y_2 = \begin{bmatrix} 0 \\ * \\ * \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$\text{e quindi } P_2 = \begin{bmatrix} 1 & 0^H \\ 0 & * & * & 0^H \\ 0 & * & * & 0^H \\ 0 & 0 & 0 & I \end{bmatrix}$$

Così $P_1 \cdot P_2$?

$$P_1 \cdot P_2 = \begin{bmatrix} * & * & 0 \\ * & * & 0 \\ 0 & I \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0^H \\ 0 & * & * & 0^H \\ 0 & * & * & 0^H \\ 0 & 0 & 0 & I \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} * & * & * & 0 \\ * & * & * & 0 \\ 0 & * & * & I \end{bmatrix} \xrightarrow{[0 \ 0 \ 0 \ 1]} \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} \text{ ok.}$$

(lo stesso vale per $P_i \cdot P_{i+1}$ generico)

Chiaramente $R_k \in \mathcal{H}$ dato che è triang. sup.

Rimane quindi da mostrare che $A_{k+1} = R_k Q_k \in \mathcal{H}$ ove $R_k, Q_k \in \mathcal{H}$

Chiarissimo solo R e Q tanto a noi le k ora non interessano e ci confonde!

$$RQ = (D_1 + R_1)(\tilde{L}_2 + D_2 + R_2) \quad \text{(in realtà } \tilde{L}_2 \text{ è } \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ * & * \end{bmatrix})$$

$$\begin{aligned} &= D_1 Q + \tilde{R}_1 \tilde{L}_2 + \tilde{R}_1 D_2 + \tilde{R}_1 \tilde{R}_2 \\ &\quad \downarrow \quad \quad \quad \downarrow \quad \quad \quad \downarrow \\ &\in \mathcal{H} \quad \quad \quad \text{mult per diag non cambia le case} \quad \quad \quad \text{rimane triang sup stretta} \rightarrow \text{a maggior ragione } \in \mathcal{H} \end{aligned}$$

Le triang sono delle algebre quindi il prodotto rimane triang sup

Rimane da esaminare $\tilde{R}_1 \tilde{L}_2$

$$\begin{bmatrix} * & * \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ * & * \end{bmatrix} = D_3 + \tilde{R}_3 \in \mathcal{H}$$

perché il downshift aggiunge al max una sotto diagonale e siccome ho una diag stretta rimane in \mathcal{H}

TEO: (di CONVERGENZA) $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ t.c. $|h_1| > |h_2| > \dots \rightarrow |h_n| > 0$

$A = X \Lambda X^{-1}$ con X matrice autovettori. Facciamo anche l'ipotesi che X^{-1} ammetta fattorizzazione LU. (altrimenti la dim è difficile)

Allora $\exists S_k$ matrici di fase t.c.:

$$\lim_{k \rightarrow \infty} S_k^H R_k S_k = \lim_{k \rightarrow \infty} S_{k-1}^H A_k S_{k-1} = T \quad \text{triang. sup. con } \text{diag}(T) = \Lambda_A$$

e $\lim_{k \rightarrow \infty} S_{k-1}^H Q_k S_k = I \quad \text{e quindi} \quad a_{ii}^{(k)} \rightarrow \lambda_i(A).$

13/11/2012

9

OSS: Il risultato che ci interessa è che gli elementi diagonali di A_k convergono agli autovalori, ma il teorema ci dice di più, ci dice a cosa converge tutta la matrice (circa, perché moltiplichiamo per le matrici di fase per "eliminare le oscillazioni" e garantire l'esistenza del limite), e ci dice che A^k tende a una mat. sup (per la defn. di Scur).

dim: Consideriamo la matrice $A^k = A \cdot \dots \cdot A$ k volte. (potenza)
e vediamo 2 diverse fattorizzazioni QR di questa matrice

$$1) A^k = H_k U_k \quad \text{con } H_k := Q_1 \dots Q_k \text{ matrice unitaria}$$

$$U_k := R_1 \dots R_k \text{ triang. superiore}$$

↳ conseguenza del metodo

$$2) A^k = (\underbrace{Q_1 \dots Q_k}_{\text{unitaria}}) (\underbrace{T_k R D^k U}_{\text{triang. sup.}})$$

Dobbiamo mostrare che queste sono 2 fattorizzazioni QR di A^k .

(Osserviamo però che considerare A^k ha senso nell'ottica del fatto che vogliamo vedere anche l'ordine di convergenza, e non solo sapere che converge.)

1) Per induzione su k .

$$k=1 \quad A = A_1 = H_1 U_1 \quad \text{con } H_1 = Q \quad U_1 = R \quad \text{fatt. QR di } A \text{ dk}$$

$$k > 1 \quad A_k = Q_k R_k \quad (*)$$

$$\Rightarrow Q_k A_{k+1} = Q_k R_k Q_k = A_k Q_k$$

$$A_{k+1} = R_k Q_k$$

e quindi ottengo:

$$Q_1 Q_2 \dots Q_{k-1} Q_k A_{k+1} = Q_1 \dots Q_{k-1} \underbrace{Q_k A_k Q_k}_{\substack{\text{aumentando} \\ \text{aumenti}}} = A_{k-1} Q_k \quad (*)$$

$$= A_1 Q_1 \dots Q_k$$

Abbiamo:

$$H_{k+1} U_{k+1} := (Q_1 \dots Q_{k+1}) (R_{k+1} \dots R_1)$$

$$\stackrel{(*)}{=} Q_1 \dots Q_k A_{k+1} R_k \dots R_1$$

$$\stackrel{(**)}{=} \underbrace{A_1}_{A} \underbrace{Q_1 \dots Q_k}_{H_k} \underbrace{R_k \dots R_1}_{U_k} = A H_k U_k = A \cdot A^k = A^{k+1}$$

= A^k per hp di induzione

Quindi abbiamo dimostrato che possiamo fattorizzare A^k come in (1). Vediamo (2):

$$2) A = X \Lambda X^{-1} \quad \text{con } X^{-1} = L U \quad (\text{per hp})$$

$$A^k = X \Lambda^k X^{-1} = X \Lambda^k L U = X \Lambda^k L \Lambda^{-k} \Lambda^k U$$

Gli elementi di $\Lambda^k L \Lambda^{-k}$ sono nella forma

$$\begin{cases} e_{ij} \left(\frac{\lambda_i}{\lambda_j} \right)^k & i > j \\ 1 & i = j \quad (\text{perché } e_{ii} = 1 \text{ nella fatt. } LU) \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

E quindi posso scrivere $\Lambda^k L \Lambda^{-k} = I + E_k$ con

$$\lim_{k \rightarrow \infty} E_k = 0$$

dato che gli autovalori sono ordinati.

E quindi $A^k = X(I + E_k) \Lambda^k U$

Ora consideriamo la fattorizzazione QR della matrice X : $X = QR$

$\Rightarrow A^k = QR(I + E_k) \Lambda^k U$

$= Q(R + RE_k) \Lambda^k U$

R^{-1} esiste perché ha autovalori tutti positivi

$= Q(I + RE_k R^{-1}) R \Lambda^k U$

Faccio la fattorizzazione QR di $I + RE_k R^{-1} = P_k T_k$

$= Q P_k T_k R \Lambda^k U$

unitaria
perché
prodotto
di unitarie

triang. sup perché
prodotto di triang. sup.

unitaria
↑
triang. sup

Ora che abbiamo le due fattorizzazioni possiamo confrontarle, sappiamo che \exists una matrice di fase \hat{S}_k t.c.

$H_k = (Q P_k) \hat{S}_k^H \quad (1)$

$U_k = \hat{S}_k (T_k R \Lambda^k U) \quad (2)$

Abbiamo:

$Q_k \stackrel{\det Q_k}{=} H_{k-1}^{-1} H_k = \hat{S}_{k-1} P_{k-1}^H Q^H Q P_k \hat{S}_k^H = \hat{S}_{k-1} P_{k-1}^H P_k \hat{S}_k^H$

e quindi:

$\hat{S}_{k-1}^H Q_k \hat{S}_k = P_{k-1}^H P_k \quad (3)$

Facciamo la stessa cosa per R_k :

$R_k \stackrel{\det R_k}{=} U_k U_{k-1}^{-1} = \hat{S}_k T_k R \Lambda^k U U^{-1} \Lambda^{-(k-1)} R^{-1} T_{k-1}^{-1} \hat{S}_{k-1}^{-1}$
 $= \hat{S}_k T_k R \Lambda R^{-1} T_{k-1}^{-1} \hat{S}_{k-1}^H$

e quindi:

$\hat{S}_k^H R_k \hat{S}_{k-1} = T_k R \Lambda R^{-1} T_{k-1}^{-1} \quad (4)$

Ora abbiamo:

$\lim_{k \rightarrow \infty} P_k T_k = \lim_{k \rightarrow \infty} I + R E_k R^{-1} = I$

dato che $\lim E_k = 0$
ed R è costante.

duque $\exists \tilde{S}_k$ matrice di fase tale che

$\lim_{k \rightarrow \infty} P_k \tilde{S}_k = \lim_{k \rightarrow \infty} \tilde{S}_k^H T_k = I \quad (5)$

(per una proprietà che dimostrerai dopo).

Pongo $S_k = \hat{S}_k \tilde{S}_k$. Abbiamo

$\lim_{k \rightarrow \infty} S_{k-1}^H Q_k S_k = \lim_{k \rightarrow \infty} \tilde{S}_{k-1}^H \hat{S}_{k-1}^H Q_k \hat{S}_k \tilde{S}_k$

$= \lim_{k \rightarrow \infty} \tilde{S}_{k-1}^H P_{k-1}^H P_k \tilde{S}_k = \left(\lim_{k \rightarrow \infty} \tilde{S}_{k-1}^H P_{k-1}^H \right) \left(\lim_{k \rightarrow \infty} P_k \tilde{S}_k \right) \stackrel{per\ continuit\grave{a}}{=} I \quad (6)$

$\lim_{k \rightarrow \infty} S_k^H R_k S_{k-1} = \lim_{k \rightarrow \infty} \tilde{S}_k^H \hat{S}_k^H R_k \hat{S}_{k-1} \tilde{S}_{k-1}$

$= \lim_{k \rightarrow \infty} \tilde{S}_k^H T_k R \Lambda R^{-1} T_{k-1}^{-1} \tilde{S}_{k-1}$

$= \lim_{k \rightarrow \infty} \tilde{S}_k^H T_k \cdot \lim_{k \rightarrow \infty} R \Lambda R^{-1} \cdot \lim_{k \rightarrow \infty} T_{k-1}^{-1} \tilde{S}_{k-1} \stackrel{(5)}{=} R \Lambda R^{-1} = T \text{ triang. sup.} \quad (7)$

Mancava l'ultimo limite:

$$\lim_{k \rightarrow \infty} S_{k-1}^H A_k S_{k-1} = \lim_{k \rightarrow \infty} S_{k-1}^H \underbrace{Q_k R_k}_{S_k^H} S_{k-1}$$

$$= \lim_{k \rightarrow \infty} (S_{k-1}^H Q_k S_k) \cdot \lim_{k \rightarrow \infty} (S_k^H R_k S_{k-1}) = T$$

$\parallel \begin{smallmatrix} \text{UH} \\ \text{I} \end{smallmatrix}$
 $\parallel \begin{smallmatrix} \text{HH} \\ \text{T} \end{smallmatrix}$

In particolare abbiamo:

$$\lim_{k \rightarrow \infty} a_{ii}^{(k)} = \lim_{k \rightarrow \infty} (S_{k-1}^H A_k S_{k-1})_{ii} = (R^H R^{-1})_{ii} = 1_i$$

\downarrow perché solo la diagonale di S_{k-1} non si annulla
 \leftarrow perché è una trasformaz. per similitudine

Rimane da dimostrare la proprietà che abbiamo usato (**).

PROP: $\{A_k\}$ t.c. $\lim_{k \rightarrow \infty} A_k = I$ $A_k = Q_k R_k$. Allora $\exists S_k$ matrici di fase t.c.

$$\bullet \lim_{k \rightarrow \infty} Q_k S_k = \lim_{k \rightarrow \infty} S_k Q_k = I$$

$$\bullet \lim_{k \rightarrow \infty} S_k^H R_k = \lim_{k \rightarrow \infty} R_k S_k^H = I$$

Premessa, se P è una matrice unitaria triangolare superiore allora P è una matrice di fase (e quindi è diagonale). Infatti:

$$P P^H = P^H P \quad \leadsto \begin{bmatrix} \text{diagonale} & 0 \\ 0 & \text{diagonale} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \text{diagonale} & 0 \\ 0 & \text{diagonale} \end{bmatrix}$$

$$i=1: \sum_{j=1}^n |p_{1j}|^2 = |p_{11}|^2 \Rightarrow p_{12} = p_{13} = \dots = 0$$

$$i=2: \sum_{j=2}^n |p_{2j}|^2 = \sum_{j=1}^2 \bar{p}_{2j} p_{2j} = \underbrace{|p_{21}|^2}_{=0} + |p_{22}|^2 \Rightarrow p_{23} = p_{24} = \dots = 0$$

e quindi ricorsivamente vale per tutti gli i .

dim: $A_k = Q_k R_k \longrightarrow I$
(PROP)

e quindi $Q_k R_k - I \longrightarrow 0 \Rightarrow R_k - Q_k^H \longrightarrow 0$

Ma allora deve essere $(Q_k^H)_{ij} \longrightarrow 0$ per $i > j$

ma per la premessa siccome Q_k è unitaria deve essere anche

$$(Q_k^H)_{ij} \longrightarrow 0 \quad i < j \quad \text{e quindi per } i \neq j.$$

$\exists S_k = \text{diag}(\theta_i^{(k)})$ di fase con $\theta_i^{(k)} = \frac{\bar{q}_{ii}^{(k)}}{|q_{ii}^{(k)}|}$ e

$$\lim_{k \rightarrow \infty} S_k Q_k = \lim_{k \rightarrow \infty} Q_k S_k = I \quad (\text{ovvio perché ho } \frac{\bar{q}_{ii}^{(k)}}{|q_{ii}^{(k)}|} \cdot q_{ii}^{(k)} = 1)$$

Devo mostrare che $\lim_{k \rightarrow \infty} S_k^H R_k = \lim_{k \rightarrow \infty} R_k S_k^H = I$. Ho

$$Q_k R_k = Q_k S_k S_k^H R_k \Rightarrow (Q_k S_k)^{-1} (Q_k R_k) = S_k^H R_k$$

\downarrow
I per hp

\downarrow
I

\downarrow
I

\downarrow
dk

Analogamente:

deve tendere a I

$$S_k Q_k R_k S_k^H = S_k Q_k R_k S_k^H S_k S_k^H = S_k Q_k R_k S_k^H$$

\downarrow
I perché se moltiplico per matrici di fase non cambia
 \downarrow
I

\downarrow traspongo
I